

(19) 日本国特許庁 (J P)

(12) 公開特許公報 (A)

(11) 特許出願公開番号

特開平7-239828

(43) 公開日 平成7年(1995)9月12日

(51) Int.Cl. <sup>8</sup>	識別記号	序内整理番号	F I	技術表示箇所
G 0 6 F 15/00	3 3 0 A	7459-5L		
9/06	5 5 0 B	7230-5B		
G 0 9 C 1/00		9364-5L		
H 0 4 H 1/02	E			

H 0 4 L 9/ 02

Z

審査請求 未請求 請求項の数12 F D (全 7 頁) 最終頁に続く

(21) 出願番号 特願平7-30268

(22) 出願日 平成7年(1995)1月27日

(31) 優先権主張番号 1 8 7 5 8 0

(32) 優先日 1994年1月27日

(33) 優先権主張国 米国 (US)

(71) 出願人 390035493

エイ・ティ・アンド・ティ・コーポレーション

AT&amp;T CORP.

アメリカ合衆国 10013-2412 ニューヨ

ーク ニューヨーク アヴェニュー オブ  
ジ アメリカズ 32

(72) 発明者 アブヒジット ケー. チョドゥリ

アメリカ合衆国, 07076 ニュージャージ

ー, スコッチ プレインズ, アプト. ジ

ー, パーク アベニュー 519

(74) 代理人 弁理士 三保 弘文

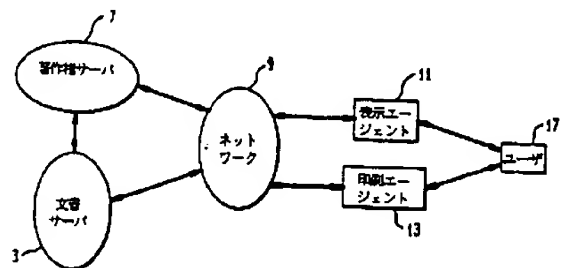
最終頁に続く

(54) 【発明の名称】 電子出版文書を保護する方法

(57) 【要約】

【目的】 電子出版において、不正コピーを防止し原ユーザの追跡を向上させる。

【構成】 まず、表示装置またはプリンタのあるコンピュータを有する複数のユーザから、文書に対する要求を固有のユーザ識別情報とともに受信する。次に、複数のユーザからの要求を著作権サーバで認証する。次に、著作権サーバは、文書サーバに対し各要求の正しい認証に作用するよう指令する。これに回答して、文書サーバは、認証された各要求に対して、独自に符号化され圧縮され暗号化された文書を作成し、認証された各要求ユーザへの文書を、ネットワークを通じて、認証された各要求ユーザの対応する表示または印刷のエージェントへ転送する。文書は、複数のユーザのそれぞれに対応して独自に符号化される。最後に、各エージェントで文書の復号および圧縮解除を行い、認証された要求ユーザによってエージェントに提供された正しい秘密鍵にのみ応答して文書を利用可能にする。



## 【特許請求の範囲】

【請求項1】 文書の電子出版のためにコンピュータシステムおよびネットワークを動作させる際に電子出版文書を保護する方法において、

前記ネットワークによって前記コンピュータシステムに接続されたコンピュータを表示装置またはプリンタとともに有する複数のユーザから、各ユーザに固有のユーザ識別子を含む文書要求を受信するステップと、

前記要求を著作権サーバで認証するステップと、

前記著作権サーバが、文書サーバに対して、認証された各要求に作用するよう指示するステップと、

前記著作権サーバからの前記指示にตอบสนองして、前記文書サーバが、各認証された要求に固有の識別子とともに暗号化された文書を作成し、その文書を前記ネットワークを通じて各認証された要求したユーザの、表示エージェントおよび印刷エージェントから選択される対応するエージェントへ転送するステップと、

作成した各文書が前記固有の識別子に基づいて固有に符号化されるように前記文書を符号化するステップと、  
認証された要求したユーザによって提供された正しい秘密鍵が前記エージェントで受信されたことにのみตอบสนองして、前記エージェントにおいて前記文書を復号し、前記文書を利用可能にするステップとからなることを特徴とする、電子出版文書を保護する方法。

【請求項2】 前記文書サーバは前記文書を圧縮し、前記エージェントは、前記認証された要求したユーザによって提供された正しい秘密鍵を受信したことに対応して、前記文書を圧縮解除することを特徴とする請求項1の方法。

【請求項3】 前記エージェントは各ユーザのコンピュータにソフトウェアとして事前にインストールされていることを特徴とする請求項1または2の方法。

【請求項4】 前記エージェントは要求の認証後にのみ前記複数のユーザに伝送されるソフトウェアプログラムであることを特徴とする請求項1または2の方法。

【請求項5】 前記エージェントは、表示装置およびプリンタから選択されるユーザハードウェア内に、ハードウェアおよびファームウェアから選択されるコンピュータウェアとして事前にインストールされていることを特徴とする請求項1または2の方法。

【請求項6】 前記エージェントはユーザに対応して固有の内部コードを有することを特徴とする請求項1または2の方法。

【請求項7】 前記エージェントは、出版文書の単一の固有に符号化されたバージョンのみを復号することが可能であることを特徴とする請求項1、2、3または5の方法。

【請求項8】 前記複数のユーザは、固有の正しいユーザ秘密鍵にตอบสนองして復号および表示をするためにシステム識別子から鍵を導出するアルゴリズムを使用する同一

のエージェントを有することを特徴とする請求項1の方法。

【請求項9】 前記複数のユーザは、転送された各文書とともにエージェントを受信し、それらすべてのエージェントは与えられた文書に対しては同一であるが出版ごとに異なることを特徴とする請求項1の方法。

【請求項10】 前記複数のユーザは、転送された各文書とともにエージェントを受信し、それらすべてのエージェントは相異なることを特徴とする請求項1の方法。

【請求項11】 前記文書は前記文書サーバによって固有に符号化されることを特徴とする請求項1または2の方法。

【請求項12】 前記文書は、各認証された要求したユーザに転送された後に固有に符号化されることを特徴とする請求項1または2の方法。

## 【発明の詳細な説明】

【0001】

【産業上の利用分野】本発明は、暗号プロトコルを使用して電子出版物を保護する方法に関する。本発明は、ソフトウェアまたはハードウェアの特別な「エージェント」を利用して、表示装置（ディスプレイ）やプリンタに対し、文書の復号をしてからその表示または印刷を行うように要求する。本発明の方法は、電子出版文書の不正な再版またはコピーを阻止する。

【0002】

【従来の技術】暗号および識別確認は、従来、ネットワークを通じてのコンピュータ伝送とともに記述されている。例えば、米国特許第4,393,269号には、トランザクションおよび識別確認に対する一方向シーケンスを組み込む方法が記載されており、米国特許第4,995,082号には、データ交換方式において、加入者（購読者）を識別し、電子署名を生成し確認する方法が記載されている。米国特許第5,144,665号には、暗号通信の方法およびシステムが記載されている。

【0003】

【発明が解決しようとする課題】これらの米国特許は暗号技術ならびに鍵の識別およびアクセスの方法を使用しているが、いずれにも、本願発明のシステムのように、不正コピーを防止し、原ユーザの追跡を向上させた技術の組合せは記載も示唆もされていない。

【0004】

【課題を解決するための手段】本発明は、電子出版文書を保護する方法に関する。本発明は、文書の電子出版のためにコンピュータシステムおよびネットワークを動作させる方法に係るものであり、以下の(a)～(e)のステップからなる。

【0005】(a)表示装置またはプリンタのあるコンピュータを有する複数のユーザから、文書に対する要求を受信するステップ。この要求とともに、複数のユーザのそれぞれの固有のユーザ識別情報を要求する。

【0006】(b) 複数のユーザからの要求を、著作権サーバで認証するステップ。

【0007】(c) 著作権サーバを使用して、文書サーバに対し、各要求の正しい認証に作用するよう指令するステップ。

【0008】(d) 著作権サーバからの指令にตอบสนองして、文書サーバを使用して、認証された各要求に対して、独自に符号化され圧縮され暗号化された文書を作成し、認証された各要求ユーザへの文書を、ネットワークを通じて、認証された各要求ユーザの対応するエージェントへ転送するステップ。文書は、複数のユーザのそれぞれに対応して独自に符号化され、各エージェントは、ディスプレイエージェントおよびプリンタエージェントから選択される。

【0009】(e) 各エージェントにおいて文書の復号および圧縮解除を行い、認証された要求ユーザによってエージェントに提供された正しい秘密鍵の受信にのみ応答して文書を利用可能にするステップ。

【0010】これらのエージェントは、複数のユーザのそれぞれのコンピュータにプレインストールされるか、表示装置およびプリンタから選択されるユーザハードウェア内にハードウェアまたはファームウェアとしてプレインストールされるか、または、使用時に伝送されるソフトウェアプログラムであるかのいずれかである。

【0011】

【実施例】

[1. はじめに] ファクシミリの利用の増加により、紙文書の電子転送が受け入れられるようになってきた。電子メール、電子掲示板および大規模ネットワークシステムにより、電子情報を大きいグループに配布することが可能である。さらに、パーソナルコンピュータおよびワークステーションの普及、優れた品質のデスクトッププリンタ、および、大量の電子データ用の記憶装置の価格の急落により、文書を電子的に表示し、印刷し、記憶することが技術的に実現可能になった。これらのすべての発展は、電子出版を現実のものにした。情報の電子配布は、紙のコピーを作成してそれを輸送するよりも高速であり、安価であり、必要な労力が少ない。電子情報配布に有利な他のファクタには、コンピュータを使用して特定の情報を検索する能力、および、受容者に配布されるものを容易にカスタマイズする能力がある。電子的な新聞、雑誌および機関誌は、現在の紙配布ネットワークを補完し、最終的には置き換わる態勢ができていく。

【0012】電子配布によって与えられる効果は、紙バージョンに置き換わるものとしての電子文書の受容に対する主な技術的障害のうちにもある。電子出版が直面する主要な技術的かつ経済的困難のうちの1つは、個人が電子文書を容易にコピーし不法に配布することのないようにすることである。電子文書を受け取った人は、それを大きいグループに転送することは、同じ文書の紙のコ

ピーを受け取った人よりも容易である。さらに、電子コピーは、紙のコピーよりも原物に似ている。電子コピーが作成されると、原物の所有者および受容者は同一物を有することになる。電子文書の違法コピーは、収入の多大な損失を引き起こしかねない。

【0013】そこで、本発明は、暗号プロトコルを使用して、利用可能な配布および表示の技術によって(代表的には、プリンタおよび表示装置を使用して)不正な電子コピーの配布をすることを思いとどまらせ、または、防止することに関する。ここで使用する「プリンタ」という用語は、機械的またはレーザ方式のプリンタ、ファクシミリ機、複写機、プロッタなどを含むように広義に解釈されることを意図している。同様に、「表示装置」は、印刷形式以外の任意の形式で文書を表示する任意の装置を含むように広義に解釈されるべきである。本発明は、電子文書配布を安全にするための2つの方法を提供する。いずれの場合にも、出版者は秘密鍵で文書を暗号化する。第1の方法(第3.1節)では、プリンタまたは表示装置内の専用のハードウェアまたはハードウェアが文書を復号する。そのユーザのみが文書の暗号化バージョンにアクセスすることができるのみで、他人は使用できない。

【0014】第2の方法(第3.2節)では、文書は受容者のコンピュータ内のソフトウェアによって復号される。専用のハードウェアまたはファームウェアは必要でないが、ビットマップがユーザに利用可能であり、配布可能である。この方法では、出版者は文書を暗号化し、周知のポストスクリプト言語のようなページ記述言語(以下「PDL」という。)でその文書を伝送し、復号プログラムがビットマップを生成する。出版者は、文書のPDLバージョンにおいて、容易に行間または単語間の間隔を変更して、文書の各コピーを固有のものとすることができる。この方法には、違法コピーの配布を思いとどまらせる2つの要素がある。

【0015】1. 著作権法に違反する違法コピーは原物所有者までさかのぼって追跡可能である。

2. ビットマップ、またはそのビットマップの簡易圧縮バージョンは、PDLバージョンよりビット数が多いため、違法配布者は出版者よりもその文書を伝送するのにコストがかかる。

【0016】この方法はまた、出版者にとって、固有の文書識別のための伝送コストが減少する。固有の識別子は、PDLバージョンからは容易に削除されるが、ビットマップからは容易には削除されない。暗号化によって、出版者は、ユーザのアクセスを可能にすることなく、PDLバージョンを伝送することができる。

【0017】復号を実行可能なプロセッサのコストはプリンタおよびディスプレイのコストに比べて高くない。従って、電子出版が広まってしまうとおそらく第1の方法が使用されるだろうと予想されるかもしれない。しか

し、電子出版が広範に使用されるまでは、内部復号機能を有する出力装置が存在する可能性は少ない。第2の方法は、専用ハードウェアが広く受け入れられる前に本発明の目的を達成する受容可能な手段を提供するものである。第2の方法は違法コピーを思いとどまらせるだけでそれを阻止するものではないが、より広いクラスの電子出版を可能にするものである。適当な数の電子出版が利用可能になれば、専用ハードウェアも普及するであろう。

【0018】[2. アーキテクチャ] 本発明による電子文書の配布の基本的アーキテクチャを図1に示す。ここで、文書サーバ3（出版者により信頼されている）は、符号化、暗号化および圧縮された文書をユーザ17に提供する。著作権サーバ7は、ユーザ17からの、文書を取得しようとする要求を認証する。これも出版者によって信頼されている。表示エージェント11は、文書サーバ3から取得した文書を復号し表示するソフトウェアを含む。このソフトウェアは出版者により信頼されている。印刷エージェント13は、文書サーバ3から取得した文書を復号し印刷するソフトウェアを含む。このソフトウェアは出版者により信頼されている。表示エージェント11もしくは印刷エージェント13のいずれか、もしくはその両方、またはこれらを複数個、ユーザは利用可能である。

【0019】ネットワーク9は、文書要求および文書を他の構成要素との間で伝送する。ユーザ17は文書に対する署名した要求を生成し、文書の表示または印刷をするためには秘密鍵を提示する必要がある。

【0020】[3. 提案する実施例] 電子文書配布を安全にするための2つの一般に別個の実施例を提案する。第1の方法は、電子文書を表示または印刷するために専用ハードウェアを必要とし、このような専用装置が安価で容易に利用可能であるような段階にハードウェア技術が進歩したときにはより適当である。第2の方法は現在利用可能な表示装置およびプリンタを利用する。しかし、いずれのプロトコルも、同じ上記の基本アーキテクチャおよび方法を使用する。

【0021】[3. 1 例1] この第1の実施例（図2）は、文書サーバ103（出版者により信頼されている）と、信頼された表示エージェント111または信頼された印刷エージェント113との間で暗号化された情報を送信する暗号技術の直接的応用である。表示エージェント111または印刷エージェント113は、著作権サーバ107と共有する秘密鍵を含み、電子出版用に設計された専用の表示装置121またはプリンタ123内にある。ここで、エージェントとは、指定された入力にのみ応答して復号を行う、必要なソフトウェア、ハードウェア、またはファームウェアを意味する。これらの装置は、秘密鍵を含むハードウェアまたはファームウェアのコピーが容易にできないように密封されなければなら

ない。

【0022】ユーザ117が文書の閲覧または印刷をしたいときには、ネットワーク109を通じて、固有の識別を使用することによって文書に対する要求をしなければならない。この固有の識別は、ユーザが他人に不正目的で教えたがらないような、クレジットカード番号などの比較的貴重な番号である。著作権サーバ107がユーザの要求を認証した後、文書サーバ103は、ユーザ空間115にとって利用可能な表示装置121またはプリンタ123へ直接に暗号化したコピーを送信する。この文書は、特定のプリンタまたは表示装置しかそれを復号することができないように暗号化されている。ネットワーク上では暗号化された文書しか見えないため、悪意ユーザがその文書を理解することはできない。ディスプレイまたはプリンタは、暗号化された文書を受信すると、それを復号し、表示または印刷をする。本発明の実施例によっては、もう1つの特徴として、ユーザは、表示または印刷の機能を起動するために、表示エージェントまたは印刷エージェントに、最初の要求をするために使用した固有識別番号を入力するよう要求されることも可能である。このような実施例では、不正コピーの配布を防止することができる。情報を暗号化するためにこの方法で使用されるアルゴリズムは、DES（公知の私的鍵方式であるデジタル暗号標準）のような標準的なアルゴリズムでよい。しかし、この実施例の方法は電子出版のための専用のディスプレイおよびプリンタを必要とするため、このような専用ハードウェアが妥当になるほど十分な数のサービスおよびユーザが存在するようになったときにはより適切になる。このようなハードウェアは従来技術の範囲内にあるが、電子出版が広く行われるまでは、少数のユーザに基づく販売が商業的に成功することは困難であろう。

【0023】[3. 2 例2] この第2の方法では、専用ハードウェアを必要としない暗号技術が使用される。通常のディスプレイおよびプリンタを扱う際に遭遇する問題は、表示または印刷される情報が受容者のコンピュータに存在するという点である。受容者は、表示される情報を捕捉することができ、また、その情報を好きなだけ多くの他のプリンタおよびディスプレイに配布することができる。本発明の目的は、受容者が情報の再配布をするのを防止しようとする代わりに、違法コピーの配布を思いとどまらせることである。

【0024】以前の研究で、各受容者用に雑誌の注文コピーをカスタマイズすることができることは、文書の所有者を識別するために使用することも可能であることがわかっている。所有者を識別する情報は、テキストの行間および単語間の間隔に、または、単語、行および文字の特徴における固有のシフトもしくは変化の一部として、符号化される。このメカニズムの目的は、著作権法に違反して雑誌を配布することを思いとどまらせるこ

とである。

【0025】これから、プロトコルについて説明する。このプロトコルにより、文書は購読者に電子的に配布されることが可能となり、購読者はその文書を電子的に非購読者に配布することを思いとどまらせられる。情報を暗号化するために使用するアルゴリズムは、RSA（周知の公開鍵方式のアルゴリズム）のような標準的なアルゴリズムでよい。本発明は、電子文書の不法な配布を思いとどまらせるための、暗号技術の新しい応用に関するものである。本実施例は、専用ハードウェアを必要としないが、本実施例の技術は、電子文書配布の実現可能性を実証し、この分野での新しいサービスを促進するのに有用であると考えられる。十分な数のユーザが存在するようになれば、専用ハードウェアは正当化され、例1のようなさらに簡単な方法が商業的観点からうまく使用されることになる。

【0026】【3. 2. 1 プロトコルの概観】プロトコルについて、図3および以下の用語によって説明する。

【0027】1. 要求発生。ユーザuは、ネットワーク209を通じて著作権サーバ207に対して、文書詳細を含む署名付きメッセージを送ることによって文書を要求する。

【0028】2. 文書伝送。(a) 著作権サーバ207は要求を確認し、それが有効である場合、文書サーバ203から文書を送るよう手配する。(b) 文書サーバ203は、暗号化され圧縮されたPDFバージョンの文書をユーザ217に送る。ユーザuに送られる文書は、uに固有なある情報で符号化すなわちフィンガプリントされる。(あるいは、文書のこの符号化すなわちフィンガプリントは、ユーザ端で、例えば、ユーザのプリンタまたは表示装置によって実行されることも可能である。) また、著作権サーバ207は、この段階で、表示エージェント211および印刷エージェント213をユーザ空間215に送る。

【0029】3. 文書の閲覧または印刷。文書を表示（または印刷）する要求を受け取ると、表示エージェント211または印刷エージェント213は、ユーザ217に、自分の秘密鍵 $S_u$ をタイプするよう促す。エージェントはそれを受け取ると、受信したPDF文書を復号し圧縮解除して、ビットマップを生成し、それを表示装置221またはプリンタ223へ送る。

【0030】【プロトコルの詳細】以後、d、c、およびuでそれぞれ文書サーバ、著作権サーバおよびユーザを表す。各ユーザuは公開鍵 $P_u$ と秘密鍵 $S_u$ の対を有すると仮定する。さらに、文書サーバまたは著作権サーバは、送信する文書を暗号化するために使用する鍵 $M_x$ を有する。この鍵は、表示エージェントおよび印刷エージェントが受信した文書を復号することができるように、これらのエージェント内に埋め込まれる。

【0031】【要求発生】

$m_1(u, c) = [u, \text{文書情報}, ES_u[u, \text{文書情報}]]$

これは、ユーザuから著作権サーバcへの、文書を要求する署名付きメッセージ $m_1$ である。文書情報（例えば雑誌、記事の題名、著者など）もユーザID(u)とともに送られる。ユーザID(u)を用いて著作権サーバは辞書を調べ、ユーザの公開鍵 $P_u$ を見つける。さらに、ユーザは、平文に自分の秘密鍵 $S_u$ で署名する。 $S_u$ での暗号化Eは、悪意のユーザが他人になりすますのを防ぎ、文書要求の不正変更を防ぐために必要である。

【0032】【文書伝送】著作権サーバは $m_1(u, c)$ を受け取り、辞書で $P_u$ を調べ、 $ES_u[u, [\text{文書情報}]]$ を復号し、復号したテキストと平文を比較する。これらが同一である場合、文書 $m_3(d, u)$ をユーザに送るために、文書サーバへメッセージ $m_3$ を送る。また、この段階で著作権サーバは、表示エージェントおよび印刷エージェントをユーザに送る。表示エージェントおよび印刷エージェントには、内部に鍵 $\Phi$ が埋め込まれている。この鍵は $EP_u[M_x]$ 、すなわち、ユーザの公開鍵 $P_u$ で暗号化された鍵 $M_x$ である。

$m_2(c, u) = [[\text{表示エージェント}], [\text{印刷エージェント}]]$

$m_3(d, u) = EM_x[[\text{圧縮文書}]]$

【0033】特定のユーザu以外は、これらのエージェントを使用して、暗号化された文書を復号することはできないため、表示エージェントおよび印刷エージェントは暗号化されない。

【0034】ユーザに送られる文書は、 $M_x$ で暗号化された、圧縮PDFバージョンである。文書を暗号化するのに用いた鍵 $M_x$ は $S_u$ なしには $\Phi$ から生成することができないため、ユーザuが暗号化された文書とともに表示エージェントまたは印刷エージェントを配布したとしても、秘密鍵 $S_u$ が知られない限りはそのエージェントは役に立たない。

【0035】【文書の閲覧または印刷】文書を閲覧（または印刷）するために、表示（印刷）エージェントはまずユーザに秘密鍵 $S_u$ の入力を促す。埋め込まれた鍵 $\Phi$ が $S_u$ で復号され、鍵 $M_x$ を取得し、これを用いて圧縮された文書が復号される。これはさらに圧縮解除され、ビットマップに変換されて、画面（プリンタ）に送られる。

【0036】上記のプロトコルによって、正当なユーザは、必要な回数だけ、文書を要求しそれを自分の端末またはワークステーションで閲覧することができる。しかし、違法なユーザは、たとえ表示（印刷）エージェントをおよび暗号化された文書を正当ユーザからコピーしたとしても、同じことはできない。プロトコルの基礎となっている仮定は、ユーザの秘密鍵 $S_u$ はユーザにとって非常に重要であるため公開することができないようなも

のであるということである。秘密鍵が、電子メール署名、システムログインまたはクレジットカードによる購入に使用されるものと同一である場合、それを他人にもらすことには強い抑制が働く。

【0037】また、文書が表示または印刷されるのを、事前に登録されたハードウェアに何らかの方法で制限することによって、さらに予防措置を組み込むことができる。しかしこれはユーザを特定のマシンに結びつけユーザの可動性を制限するので好ましいことではない。

【0038】文書は、復号され圧縮解除されると、ユーザのコンピュータでビットマップとして利用可能である。ここで想起すべき点であるが、(1) ビットマップはユーザに固有の情報でフィンガプリントされており、(2) ビットマップは出版者によって伝送された圧縮PDLバージョンの文書よりもずっと大きい。従って、たとえユーザがそのずっと大きいビットマップファイルを捕捉し伝送しようとしても、そのユーザは、ビットマップからフィンガプリントを消去するのに多大な労力をつぎ込まない限り、自分を罪に陥れる危険を冒してしかそのようなことはできない。

【0039】[3. 2. 2 鍵隠蔽メカニズムとしての一回使用プログラム] 例2で指摘したように、文書を表示し印刷するためには、ユーザの制御下で、重要なプログラムが実行される必要がある。例えば、表示エージェントまたは印刷エージェントがある。これは、内部に出版者の魔法の鍵 $M_x$ が隠蔽された、信頼されたプログラムである。実行中に、表示(印刷)エージェントはしかるべき場所から $ES_u[M_x]$ を取り出し、ユーザによって提供された $S_u$ を使用してそれを復号し、それを使用して、暗号化された文書を復号する。注意すべき点であるが、表示(印刷)エージェントのコードを解析し、しかるべき点で実行を停止することによってユーザが $M_x$ を発見することができる場合、暗号化された文書を送信する全体の目的は破れる。この種のリバースエンジニアリングを完全に防止することはできないため、同じ仕事をするが各ユーザには異なって見える信頼されたプログラムを送ることによってリバースエンジニアリングの利益を縮小している。文書および表示(印刷)エージェントをネットワークを通じて配布する場合、各受容者に固有のコピーを生成することは比較的容易である。

【0040】一回使用プログラムを使用することは、プログラムの原本を容易に追跡することができるという利点も有する。バイナリ実行可能プログラムを変更して他の動作するプログラムを作成することは、プログラム構造およびプログラムが使用している自己保護メカニズム(チェックサム)の深い理解を必要とする。印刷された記事を保護することに比べて、プログラムを識別することは比較的容易である。

【0041】例えば、以下のように、機密性(セキュリティ)の4つの異なるレベルが使用される。

【0042】1. システム識別子から鍵を導出するアルゴリズムを含む同一の表示(印刷)エージェントをすべてのユーザが有する。

【0043】2. 表示(印刷)エージェントを1度(または、各ユーザに固有のある時間間隔で)送る。

【0044】3. 表示(印刷)エージェントは各文書に対して同一であり、各文書とともに伝送される。

【0045】4. 表示(印刷)エージェントは別個であり、各文書とともに伝送される。

【0046】コンパイルまたはリンク段階で自動的に、別個であるが同等のプログラムを作成するためにはいくつかの技術が使用可能である。例えば、

(1) リンカはテキストおよびデータセグメントを再配置することができる。

(2) コンパイラに、あるコードのセクションをランダムに最適化するように命令することができる。

(3) コードのセクションは機能的に同等の異なるアルゴリズムで置換可能である。

(4) コンパイラはレジスタ割当て順序を変更することができる。

【0047】RAMアクセスパターンおよび内容を保護するために、実行効率が低下するという犠牲を払って、さらに入念な方法を追加することも可能である。さらに、点検コードシーケンス(例えば、定数アドレスへのシステムコールを計算されるコールで置換する)を隠蔽する標準的方法も使用可能である。

【0048】

【発明の効果】以上述べたごとく、本発明によれば、電子出版において、不正コピーを防止することができる。

【図面の簡単な説明】

【図1】電子出版物を保護する本発明の方法の全体のアーキテクチャの図である。

【図2】専用ハードウェアを使用した、本発明の方法の特定のアーキテクチャの図である。

【図3】専用ソフトウェアを使用した、本発明の方法の特定のアーキテクチャの図である。

【符号の説明】

3 文書サーバ

7 著作権サーバ

9 ネットワーク

11 表示エージェント

13 印刷エージェント

17 ユーザ

103 文書サーバ

107 著作権サーバ

109 ネットワーク

111 表示エージェント

113 印刷エージェント

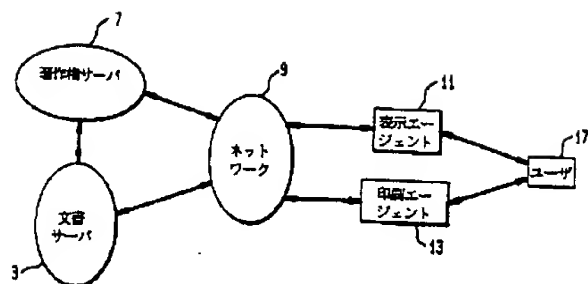
115 ユーザ空間

117 ユーザ

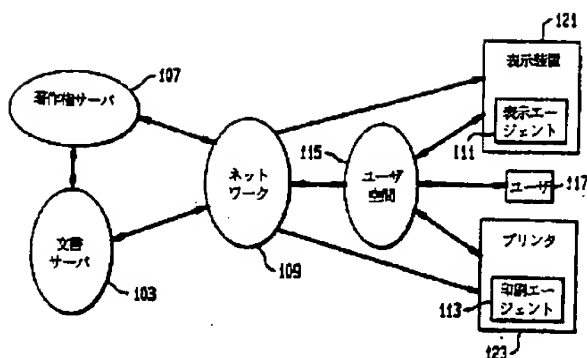
121 表示装置  
123 プリンタ  
203 文書サーバ  
207 著作権サーバ  
209 ネットワーク  
211 表示エージェント

213 印刷エージェント  
215 ユーザ空間  
217 ユーザ  
221 表示装置  
223 プリンタ

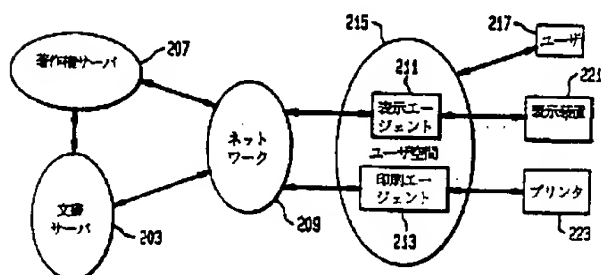
【図1】



【図2】



【図3】



フロントページの続き

(51) Int. Cl. 6

H04H 1/08

H04L 9/06

9/14

識別記号

庁内整理番号

F I

技術表示箇所

(72) 発明者 ニコラス エフ. マクセムチュク  
アメリカ合衆国、07092 ニュージャージ  
ー、マウンテンサイド、ローリング ロッ  
ク ロード 355

(72) 発明者 サンジョイ ポール  
アメリカ合衆国、07076 ニュージャージ  
ー、スコッチ プレインズ、カントリー  
クラブ レーン 219

(72) 発明者 ヘニング ジー、シュルツリネ  
アメリカ合衆国、07980 ニュージャージ  
ー、スターリング、アプト、8、サマセッ  
ト ストリート 324

**THIS PAGE BLANK (USPTO)**